#### УДК 681.3

### М.В. Крыжановский, М.Ю. Мальсагов

ЦОНТ НИИ системных исследований РАН, г. Москва, Российская Федерация iont.niisi@gmail.com

# Обобщение процедуры клиппирования в задачах оптимизации в дискретном пространстве<sup>\*</sup>

Исследована возможность применения процедуры клиппирования в задаче оптимизации квадратичного функционала  $E=({\bf x},{\bf A}{\bf x})$ . Показано, что непосредственное применение процедуры клиппирования не дает особого выигрыша в ускорении работы алгоритма при поиске глобального минимума. Предложена модификация процедуры клиппирования с параметром q (число градаций). Показано, что с увеличением q вероятность совпадения направления градиентов E(x) и его клиппированного аналога  $E_c(x)=({\bf x},{\bf C}{\bf x})$  возрастает до 1.

## Введение

Впервые замена матрицы **A** на клиппированную матрицу **C** исследовалась в задачах распознавания образов [1], [2]. Были получены аналитические оценки емкости нейросетевой памяти и ее распознающей способности. Эти исследования были продолжены в [3-5], основные результаты которых приведены ниже:

- уменьшение энергии  $E_C(x)$  клиппированной сети Хопфилда при переходе из одного состояния в другое сопровождается уменьшением энергии E(x) исходной сети;
- быстродействие алгоритма, основанного на использовании клиппированной матрицы, в 40 раз превышает быстродействие алгоритма, основанного на использовании нейронной сети Хопфилда;
- приблизительно во столько же раз уменьшаются требования к оперативной памяти.

На основе этого в [6], [7] было предложено использование процедуры клиппирования при решении задач оптимизации. **В работе предложен** модифицированный алгоритм клиппирования, позволяющий ускорить поиск глобального минимума.

# Применение традиционной процедуры клиппирования

Поиск глобального минимума квадратичного функционала  $E = (\mathbf{x}, \mathbf{A}\mathbf{x})$  в дискретном бинарном пространстве заключается в многократном применении стандартной Хопфилдовой процедуры оптимизации, т.е. проведении серии «спусков» по энергетической поверхности E(x) из начальных состояний  $\{x_1\}$  в конечные  $\{x_4\}$ , переходы  $\{x_1\} \to \{x_4\}$ . Отбор наиболее глубокого минимума проводится в ходе серии спусков.

При использовании клиппированного функционала процесс поиска разбивается на 2 этапа, переходы  $\{x_1\} \to \{x_2\} \to \{x_3\}$ . Найденные на 1-м этапе, локальные минимумы  $\{x_2\}$  функционала  $E_C(x)$  становятся исходными стартовыми при минимизации функционала E(x) на 2-м.

 $<sup>^*</sup>$  Работа выполнена при поддержке гранта РФФИ 09-07-00159-а

Для определения эффективности такого подхода было проведено компьютерное моделирование, в ходе которого генерировалась матрица **A** размерности 100 со случайным равномерным распределением элементов и вычислялся ее клиппированный аналог — матрица **C**. Для каждой конфигурации нейронной сети проводилось 200 000 стартов из состояний, задаваемых вектором **x**, компоненты которого генерировались случайным образом. В ходе эксперимента для каждого «спуска» определялся объем вычислений и фиксировалась энергия локального минимума.

На рис. 1 представлены результаты сравнения двух методов оптимизации — стандартного и с применением клиппирования. По оси абсцисс отложена «энергия»  $\varepsilon = (E_0 - E)/E_0$ , где  $E_0$  — энергия глобального минимума, E — энергия полученного локального минимума функционала  $E = (\mathbf{x}, \mathbf{A}\mathbf{x})$ . По оси ординат отложена плотность вероятности нахождения минимума.

Кривая 1 — отображает распределение по «энергиям»  $\varepsilon$  исходных стартовых состояний  $\{x_1\}$ .

Кривая 2 — характеризует распределение состояний  $\{x_2\}$ , полученных при оптимизации клиппированного функционала  $E_C(x)$ , т.е. переходы  $\{x_1\} \to \{x_2\}$ .

Кривая 3 — определяет распределение  $\{x_2\} \to \{x_3\}$  после коррекции состояний сетью Хопфилда на втором этапе.

Кривая 4 — соответствует распределению по «энергии»  $\varepsilon$  при переходах  $\{x_1\} \to \{x_4\}$  используя сеть Хопфилда.

Из рис. 1 видно, что использование клиппированной сети действительно смещает распределение состояний по «энергиям»  $\varepsilon$  на 0,7 по сравнению с исходным  $\{x_1\}$ . Несмотря на такой сдвиг, объем вычислений уменьшился незначительно. Конечное распределение с использованием двухэтапного алгоритма близко к распределению с использованием стандартной нейронной сети Хопфилда. Одинаковы и вероятности попадания в глобальный минимум, равные  $\approx 0,006$ . Для увеличения скорости работы 2-этапного алгоритма поиска более глубоких минимумов и был предложен модифицированный алгоритм клиппирования.

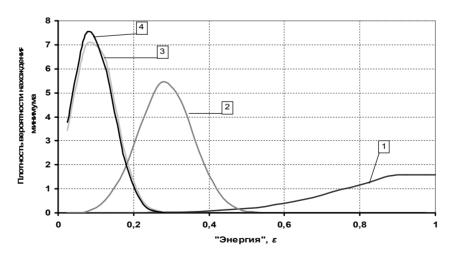


Рисунок 1 – Сравнение двух методов оптимизации: на основе сети Хопфилда и метода, использующего клиппированную сеть

# Применение модифицированной процедуры клиппирования при поиске глобального минимума

Модификация процедуры клиппирования заключается в следующем. Каждому элементу матрицы связей  ${\bf A}$  нейронной сети Хопфилда сопоставляется элемент матрицы  ${\bf C}$  по формуле:

$$C_{ik} = \frac{1}{(q+1/2)} \operatorname{sgn}(A_{ik}) \cdot \operatorname{round}[(q+1/2) \cdot |A_{ik}|], \tag{1}$$

где q — число градаций, больше нуля. Функция sgn дает знак числа, а функция round производит округление до ближайшего целого.

Будем анализировать корреляцию градиентов  $\mathbf{H}_{\mathbf{A}}$  и  $\mathbf{H}_{\mathbf{C}}$ , т.е. исходного функционала E(x) и клиппированного  $E_{C}(x)$ , которые имеют вид:

$$\mathbf{H}_{\Lambda} = \mathbf{A} \cdot \mathbf{x} \,, \tag{2}$$

$$\mathbf{H}_{C} = \mathbf{C} \cdot \mathbf{x} = \mathbf{A} \cdot \mathbf{x} + \mu \cdot \mathbf{B} \cdot \mathbf{x}. \tag{3}$$

Величина  $\mu = 1/(2q+1)$  характеризует степень огрубления. Второе слагаемое в (3) характеризует остаток, получаемый от огрубления элементов **A**. **B** – матрица с равномерным случайным распределением элементов в диапазоне [-1;1], а каждая компонента вектора  $(\mathbf{B},\mathbf{x})$  ведет себя как случайная величина, имеющая Гауссово распределение (N>>1). Вычислим вероятность совпадения направления полей P, т.е. совпадение по знаку каких-то компонент векторов  $\mathbf{H}_{\mathbf{A}}$  и  $\mathbf{H}_{\mathbf{C}}$ :

$$P = \Pr[H_A \cdot H_C > 0]. \tag{4}$$

Элементы исходной матрицы **A** равномерно распределены с нулевым средним  $\bar{a}$  и дисперсией  $\sigma^2(a)$ .

С учетом выражений (2) и (3) можно показать, что математическое ожидание и дисперсия величин  $H_{\scriptscriptstyle A}$  и  $H_{\scriptscriptstyle C}$  описываются выражениями:

$$\overline{H}_A = 0, \quad \sigma^2(H_A) = n\sigma^2(a);$$
 (5)

$$\overline{H}_C = 0, \quad \sigma^2(H_C) = (1 - \mu^2) \cdot \sigma^2(H_A);$$
 (6)

$$\overline{H_C \cdot H_A} = \sigma^2(H_C). \tag{7}$$

С учетом выражений (5) – (7) коэффициент корреляции  $\rho$  градиентов  $H_{\scriptscriptstyle A}$  и  $H_{\scriptscriptstyle C}$  будет равен:

$$\rho = \frac{\overline{H_A \cdot H_C} - \overline{H}_A \cdot \overline{H}_C}{\sigma(H_A)\sigma(H_C)} \cong 1 - \frac{1}{2}\mu^2.$$
 (8)

Минимально достигаемое значение  $\rho = 0.944$  соответствует q = 1 и  $\mu = 1/3$ .

В свою очередь, вероятность совпадения направления полей P определяется как:

$$\Pr(H_A \cdot H_C > 0) = \frac{1}{\pi \sigma(H_A) \sigma(H_C) \sqrt{1 - \rho^2}} \int_{0.0}^{\infty} Exp \left\{ -\frac{1}{2(1 - \rho^2)} [f(H_A, H_C)] \right\} dH_A dH_C, \quad (9)$$

где 
$$f(H_A, H_C) = \left(\frac{H_A - \overline{H}_A}{\sigma(H_A)}\right)^2 - 2\rho \left(\frac{H_A - \overline{H}_A}{\sigma(H_A)}\right) \left(\frac{H_C - \overline{H}_C}{\sigma(H_C)}\right) + \left(\frac{H_C - \overline{H}_C}{\sigma(H_C)}\right)^2$$
.

Вычисление этого двойного интеграла возможно только численно. Результаты расчета приведены на рис. 2 .

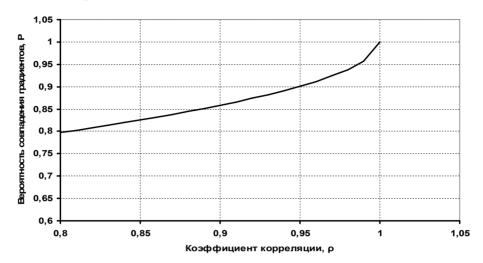


Рисунок 2 – Вероятность совпадения градиентов клиппированного и исходного функционалов в зависимости от коэффициента корреляции

На основании вычислений формулы (9) вероятность совпадения градиентов можно приближенно оценить по формуле (10), справедливой при значениях коэффициента корреляции  $\rho$ , близких к 1:

$$P(\mu) = 1 - \frac{3}{2}\mu^2. \tag{10}$$

Из приведенного на рис. 2 графика, формул (9) и (10) следует, что локальные градиенты исходного и клиппированного функционалов с большой вероятностью совпадают ( $P \ge 0.894$ ). С ростом числа градаций q (уменьшение  $\mu$ ) эта вероятность возрастает и стремится к 1. Поскольку процесс оптимизации заключается в последовательном перевороте всех N спинов модели Хопфилда, то становится очевидным, что с ростом размерности задачи (N >> 1) асимптотически стремится к нулю вероятность того, что в процессе оптимизации функционала энергия E повысится.



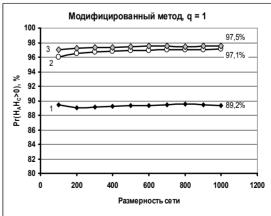


Рисунок 3 — Вероятность совпадения градиентов при использовании обычной (слева) и модифицированной (справа) процедуры клиппирования

Для проверки полученных результатов было проведено компьютерное моделирование. На рис. 3 представлены экспериментальные данные о вероятности совпадений градиентов  $\mathbf{H}_{\mathbf{A}}$  и  $\mathbf{H}_{\mathbf{C}}$  в случае применения обычной процедуры клиппирования (слева) и его модификации при q=1 (справа). Для этого случайным образом выбиралась точка  $x_1$  (кривая 1), из которой сеть Хопфилда с клиппированной матрицей межсвязей  $\mathbf{C}$  конвергировала в ближайший локальный минимум  $x_2$  (кривая 2). Точка минимума  $x_3$  получена после коррекции состояний стандартной сетью Хопфилда (кривая 3). В этих точках  $x_1, x_2, x_3$  определялось соответствие направлений векторов  $\mathbf{H}_{\mathbf{A}}$  и  $\mathbf{H}_{\mathbf{C}}$ . По оси ординат отложена размерность сети, для которой проводились измерения.

Полученные результаты экспериментов точно согласуются с теорией. Так, измеренная экспериментально вероятность совпадения градиентов для модифицированного метода при q=1 дает P=0,892 (справа, кривая 1), в то же время расчетное значение составляет P=0,896.

Сопоставление экспериментальных данных на этих же рисунках показывает преимущество модифицированного метода клиппирования.

- 1. В случайно выбранных точках старта вероятность совпадения для модифицированного метода составляет P = 0,892, в то время как для исходного -P = 0,835.
- 2. В точках минимума клиппированной сети вероятность слева составляет P = 0.938, справа P = 0.971.
- 3. Соответственно в точках минимума стандартной сети слева получаем P = 0.945, а справа -P = 0.975.

Полученные результаты не зависят от размерности сети.

На рис. 4 показано соотношение между «энергиями» минимумов клиппированной сети и стандартной сети Хопфилда для различных значений параметра q. Для этого выбиралась случайным образом точка  $x_0$ , из которой сеть Хопфилда с матрицей межсвязей  $\mathbf{C}(q)$  конвергировала в ближайший локальный минимум  $x_m$ . Рассчитывались значения  $E(x_m)$  и клиппированного  $E_C(x_m)$  функционалов и далее приведенные значения «энергий»  $\varepsilon$ .

Видно, что с увеличением параметра q область пропорциональной зависимости становится все больше, ее граница становится ближе к началу координат. Это означает, что с ростом параметра q область соответствия «глубже клиппированный минимум — глубже минимум стандартной сети» все больше приближается к глобальному минимуму.

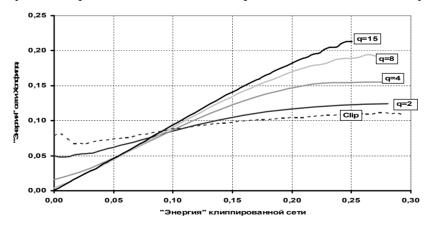


Рисунок 4 — Соотношение между «энергиями» минимумов клиппированной сети и стандартной сетью Хопфилда для различных значений параметра q

На рис. 5 представлены распределения состояний по энергии для разного числа градаций, полученные после первого этапа оптимизации (процедура q-клиппирования). Видно, что с увеличением величины q распределение смещается влево, тем самым приближая нас к глобальному минимуму и уменьшая путь, который необходимо проделать стандартной сети Хопфилда на 2-м этапе. Стоит отметить, что модификация процедуры клиппирования не изменила вероятности нахождения глобального минимума.

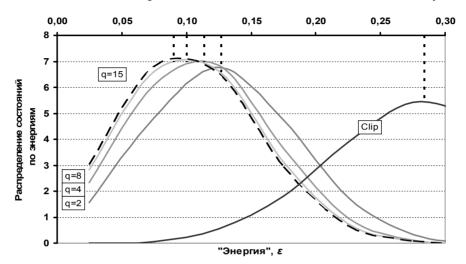


Рисунок 5 – Распределение состояний по энергии для разного числа градаций

# Применение модифицированного алгоритма клиппирования

Основной объем вычислений при расчетах нейронной сети Хопфилда приходится на вычисление градиентов, т.е. на операции умножения матрицы на вектор. Для матриц высокой размерности  $N \sim 10^3 - 10^4$  используется 10-байтное представление чисел для получения необходимой точности вычислений. Представление матрицы межсвязей нейронной сети с помощью чисел укороченной разрядности позволяет ускорить вычислительный процесс. Так, если сложение 2-х 10-байтных чисел требует 1-го такта процессорного времени, то для сложения 2-х десятимерных векторов, компоненты которых 1-байтные числа, потребуется времени меньше 1 такта. Кроме того, загрузка операндов из памяти в регистры процессора также требует времени, сопоставимого со временем выполнения операции. Поэтому «эффективное» время выполнения 1-байтовой операции в  $\sim$ 15 раз меньше, чем 10-байтовой.

Идея модификации заключается в применении целых чисел в одно- и двухбайтовом представлении для матричных элементов. Соответственно этому и был построен алгоритм спуска по «энергетической поверхности», который состоит из 3-х этапов, когда локальный минимум, полученный на текущем этапе, являлся начальным приближением для следующего этапа. На первом и втором этапах использовалась модификация клиппирования с числом градаций  $q = 2 \div 64$  на 1-м (однобайтные операции) и  $q \ge 255$  на 2-м (двухбайтные операции). Для коррекции состояний на третьем этапе использовалась стандартная сеть Хопфилда.

Ускорение вычислительного процесса зависит от числа градаций  $q^{(1)}$ , выбранного на первом этапе. На втором этапе число q может быть выбрано максимально большим  $q \ge 2048$ .

Для определения оптимального значения  $q^{(1)}$  на 1-м этапе и соответственно величины ускорения алгоритма  $\theta$  был проделан вычислительный эксперимент. На каждом этапе оптимизации функционала определялось число итераций при попадании в локальный минимум, которое пропорционально объему вычислений. При этом фиксировалось количество шагов при «спуске» с использованием исходной сети Хопфилда.

Результаты вычислительного эксперимента приведены на рис. 6 и в табл. 1. Ускорение  $\theta$  работы алгоритма определяется формулой (11):

$$\theta = \frac{15I^{(H)}}{I^{(1)} + 2I^{(2)} + 10I^{(HL)}},\tag{11}$$

где  $I^{(H)}$  — количество итераций, используя стандартный метод Хопфилда;

 $I^{(1)}$  — количество итераций на первом этапе (однобайтная арифметика);

 $I^{(2)}$  — количество итераций на втором этапе (двухбайтные вычисления);

 $I^{(HL)}$  — количество итераций на этапе коррекции алгоритма стандартным методом Хопфилда.

На рис. 6 приведено соотношение между числом итераций, затрачиваемых на разных этапах модифицированного алгоритма клиппирования по отношению к числу итераций, затрачиваемых стандартным методом.

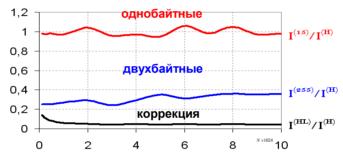


Рисунок 6 – Количество шагов на каждом этапе алгоритма в зависимости от размерности матрицы нейронных связей **A** 

Видно, что на первом этапе  $I^{(1)}/I^{(H)}\approx 1$ . Это соотношение не зависит от выбора  $q^{(1)}$ , количество итераций на 2-м и 3-м этапах зависит от значения величины градаций на 1-м этапе:  $I^{(2)}/I^{(H)}\approx 0,3$ , а  $I^{(HL)}/I^{(H)}\approx 0,05$ . Количество итераций на 2-м этапе не зависит от величины градаций.

Быстродействие алгоритма зависит от выбора параметра  $q^{(1)}$ , применяемого на первом этапе. При увеличении числа градаций на 2-м этапе число шагов на этапе коррекции положения минимума исходной нейронной сетью сокращается до 1. Поэтому на втором этапе должно быть выбрано  $q^{(2)} \ge 2048\,$  и 3-й этап коррекции может оказаться ненужным.

Таблица 1 — Ускорения алгоритма по сравнению со стандартным методом Хопфилда в зависимости от значений параметра  $q^{(1)}$ 

Размерность сети $N = 256$	
Число градаций, $q$	Ускорение алгоритма, $\theta$
2	3,3
4	4,3
8	7,9
12	10,3
15	11,2
32	6,4
64	3

В табл. 1 приведены результаты ускорения алгоритма по сравнению со стандартным методом Хопфилда в зависимости от значений параметра  $q^{(1)}$ . Результаты получены на матрице размерности N=256 и  $q^{(2)}=255$  (наихудший вариант). Видно, что оптимум функции  $\theta(q)$  более 10 раз достигается при  $q^{(1)}=10\div15$ . Для расчета величины ускорения алгоритма по формуле (11) использовались данные, приведенные на рис. 6.

# Заключение

Вероятность нахождения глобального минимума не зависит от числа градаций и та же, что и при использовании сети Хопфилда.

Модификация процедуры клиппирования матрицы нейронных связей позволяет ускорить вычислительный процесс более чем в 10 раз.

Найдены оптимальные значения числа градаций на каждом этапе работы алгоритма:  $q^{(1)}=12$ ,  $q^{(2)}\geq 2048$ . Результаты подтверждены для матриц размерности  $N=64\div 10240$ .

# Литература

- 1. Van Hemmen J.L. Nonlinear neural networks near saturation / J.L. van Hemmen // Physical Review A. 1987. № 36. P. 1959-1962.
- 2. Kintzel W. Models od Neural Networks I / W. Kintzel, M. Opper // Physics of Neural Networks / eds. E. Domany, J.L. van Hemmen, K. Schulten. Springer, 1995. P.170.
- 3. Widrow B. Adaptive switching circuits / B. Widrow, M.E.Jr. Hoff // IRE Western Electric Show and Convention Record. 1960. Part 4. P. 96-104.
- 4. Алиева Д.И. Модель Хопфилда малых размеров с клиппированными связями / Д.И. Алиева, В.М. Крыжановский // Искусственный интеллект. 2006. № 3. С. 240-248.
- 5. Крыжановский В.М. Клиппирование модели Хопфилда малых размеров / В.М. Крыжановский, Д.И. Симкина // Вестник компьютерных и информационных технологий. 2007. № 10. С. 27-31
- 6. Крыжановский Б.В. О возможности применения процедуры клиппирования в задачах оптимизации / Б.В. Крыжановский, В.М. Крыжановский // IX Всероссийская научно-техническая конференция «Нейроинформатика-2007». – М.: МИФИ, 2007. – Т. 1. – С. 197-205.
- 7. Крыжановский Б.В. Применение процедуры клиппирования в задачах бинарной минимизации квадратичного функционала / Б.В. Крыжановский, В.М. Крыжановский, А.Л. Микаэлян // ДАН- 2007. 2007. T. 413, № 6. C.730-733.

#### М.В. Крижановський, М.Ю. Мальсагов

#### Узагальнення процедури кліпування у задачах оптимізації у дискретному просторі

Досліджено можливість застосування процедури кліпування в задачі оптимізації квадратичного функционала  $E = (\mathbf{x}, \mathbf{A}\mathbf{x})$ . Показано, що безпосереднє застосування процедури кліпування не дає особливого виграшу в прискоренні роботи алгоритму при пошуку глобального мінімуму. Запропоновано модифікацію процедури кліпування з параметром q (число градацій). Показано, що зі збільшенням q можливість співпадання напрямку градієнтів  $E(\mathbf{x})$  та його кліпованого аналога  $E_c(\mathbf{x}) = (\mathbf{x}, \mathbf{C}\mathbf{x})$  зростає до 1.

#### M.V. Kryzhanovsky, M.U. Malsagov

## Generalization of Clipping Procedure for Optimization Problems in Discrete Space

Capability of using clipping procedure for problem of optimization quadratic functional  $E = (\mathbf{x}, \mathbf{A}\mathbf{x})$  was researched. It is shown application of clipping procedure doesn't give special benefit in acceleration of global minima search algorithm. Modification of clipping procedure with parameter q (the number of gradation) was suggested. It is shown probability of conjunction of gradients directions E(x) and its clipped analogue  $E_c(x) = (\mathbf{x}, \mathbf{C}\mathbf{x})$  raise to 1 with increasing of q.

Статья поступила в редакцию 20.05.2009.